PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

56-040344

(43)Date of publication of application: 16.04.1981

(51)Int.CI.

H04L 11/00 // G06F 3/04

(21)Application number: 54-115300

(71)Applicant : HITACHI LTD

(22)Date of filing:

10.09.1979

PURPOSE: To use no large-scale master transmission

(72)Inventor: MORI KINJI

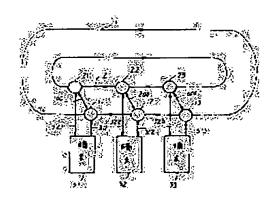
IHARA KOICHI

NOMI MAKOTO

(54) LOOP TRANSMISSION SYSTEM

(57)Abstract:

control unit and make it possible to transmit data through a bypass even if anomaly occurs in the transmission system, by providing a transmission line for bypass between two going and returning loops and a pair of transmission control units on both loops. CONSTITUTION: Loop 1 to transmit data counterclockwise and loop 2 to transmit data clockwise are provided, and transmission control units 11~13 are connected to loop 1, and transmission control units 21 ~ 23 are connected to loop 2. Transmission control units 11 and 21, units 12 and 22, and units 13 and 23 are connected respectively by transmission lines 100~300 for bypass which can transmit data in two ways, and respective pairs of transmission control units and transmitting and receiving terminals are connected by lines 311~313 and 321~323 which can transmit data in two ways. These transmitting and receiving terminals exchange data mutually only by units 11, 13 and loop 1 if



they are normal, but these transmitting and receiving terminals use units $21 \sim 23$, bypass circuits $100 \sim 300$ and loop 2 according to the faulty position if the fault occurs in a position of them.

(9) 日本国特許庁 (JP)

(1) 特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭56—40344

60Int. Cl.3 H 04 L 11/00 #G 06 F 3/04 識別記号

庁内整理番号 7230-5K 7218-5B

砂公開 昭和56年(1981) 4 月16日

発明の数 審査請求 有

(全 13 頁)

匈ループ伝送システム

至 昭54-115300

修出 顯

眀

创特

の発 しょうしょう かんりょう かんしょう かんしょう かんしょう かんしょう かんしょう かんしゅう アンスティング アンス アンスティング アンス アンスティング アンスティング アンスティ

昭54(1979)9月10日

明 者 森欣司

> 川崎市多摩区王禅寺五郎谷1099 番地株式会社日立製作所システ ム開発研究所内

者 井原廣一

川崎市多摩区王禅寺五郎谷1099

番地株式会社日立製作所システ ム開発研究所内

の発 明 者 能見誠

> 川崎市多摩区王禅寺五郎谷1099 番地株式会社日立製作所システ ム開発研究所内

る田 顧 人 株式会社日立製作所

東京都千代田区丸の内1丁目5

番1号

仰代 理 人 弁理士 薄田利幸

:3

뫵

始明の名称 ループ伝送システム

存許請求の眞田

1. 一方向にのみ伝送町胞なループ状伝送路と、 該伝送路に接続された複数の伝送前鄭褒遣とを 有するループ伝送システムにおいて、反伝送創 御藝朮の各々は、庶伝送略から人力されたメッ セージをストアするための受信パツファと、眩 伝送路へ送信すべきメツセージをストアするた めの送信パツファと、威伝送路と感送信パツァ アおよび故父信パンファとの間のメンセージの 転送を刷御するための袋匠とからなり、蘇制御 装置は、酸伝送路からメッセージが入力された か否かを検出する装置と、入力されたメッセー ジが受信すべきメツセージが否かに関係なく、 鉄検出銀道の出力に応答して設伝送路上のメッ セージを眩交信パツフアに取り込み、メツモー ジ送信時期において、該送信パッファ又は慈父 信パツフア内に送信すべきメツセージがあるか 否かを検出し、放送信すべきメンセージがある

::**£**

ときには、放送値パッファと放受値パッファ内 のメツセージを送信するどとく構成されている ことを特徴とするループ伝送システム。

- 2. 該制御委直は、該伝送路のメカ側に接続され た受債器と、放受信器の出力を改受信パツファ に入力する手段と、該伝送路の出力値に接続さ れた送信器と、放送信パツフアおよび放受信パ ツフア内のメツセージを放送信禕に入力する弟 1の入力手段と、該受信器の出力を該送信機に 入力するための第2の手段と、蔵事1、第2の 入力手段を切換えて、有効とするためのゲート 手段とを有することを情徴とする疫許請求の範 囲第1項配数のループ伝送システム。
- 3. 波グート手段は、放送値パツフア内のメッセ ージを送信している間は、馬2の手段を無効と する手段であることを存依とする特許請求の最 囲第2項記載のループ伝送システム。
- 4. 駄ゲート手段は、皮受信器から出力されたメ ツセージが設制弾袋庫が発信したメツセージか 否かを受信したメツセージ内の一部のデータか

(2)

(1)

特開昭56- 40344(2)

ら判別し、絃調御装置が発信したメツセーシで あるときだは、ロメンセージ内のそれ以降のデ - タの試送を楽止するごとく、放婚2の手段を 無効とするものであることを特徴とする特許的 求の範囲第2項記載のループ伝送システム。

- 5. 感動御袋量は、該伝送路から受信したメッセ ージが自己が発信したものであるときは、放メ ツセージを政伝送路に伝送しないどとく構成さ れているととを停敬とする停許請求の範囲勇も 項配収のループ伝送システム。
- 6. 該制御袋置は、跛伝送路を各メツセージが1 迷するに要する時間より大きい所定の時間をセ ツトするためのタイマを有し、放送信パツファ からメツセージを送信するどとに、紋タイマを セツトするとともに、鉄送信パツフアから送信 したメッセージが、 疎伝送路を1巡後、再び受 信されることなく、彼メイマがタイムアツブし たともには、放メイムアツブ信号に応答して、 該送信パツフア内のメッセージを繰り返し発信 するどとく構成されていることを特徴とする特

(8)

送路の兵常を使出したときに、隣接する第1の 伝送制御盛星に伝送可否チェックのためのメッ セージを送信するどとく構成されるとともに、 薛侯する庶弟1の伝送制御袋遺から諡伝送可否 チェックのためのメッセージを受信したときに、 自己と対をなす放棄2の伝送制御袋値に、放伝 送可否メンセージを放対をなす2つの伝送制御 袋盧崎の迂回用伝送路に伝送するどとく構成さ れ、酸对をなす第2の伝送制御袋賃は、酸迂回 用伝送格から入力された酸伝送可否チェックの ためのメッセージを隣接する故郷2の伝送制御 袋はに伝送するごとく構成され、旅資袋する第 2の伝送制御委員は、数メフセージを放異常復 出した第1の伝送制御装置に伝送するごとく構 成され、破事1の伝送側御袋遣は、破伝送され たメツセージを受信したか否かにより、自己か ら、雄雄接する第1の伝送制御装置へ至る伝送 路が正常か否かを判断するごとく構成されると ともに、判断結果をストアするレジスタを有し、 酸レジスタの内容に応答して、その後に受信し

(5)

7. 故刻御芸重は、鼓繰り返し故が所定故をとえ たとき、誰伝送路の異常と利別し、異常処理を

許請求の範囲第1項記載のループ伝送システム。

行りどとく構成されていることを存敬とする特 許請求の範囲第6項記載のループ伝送システム。

- 8. 酸ループ状伝送路は逆方向に伝送する乗1. 第2のループ状伝送路を有し、眩視数の伝送劇 御袋種は旅第1の伝送略化接続された複数の第 1の伝送網御経慮と、対象2の伝送格に接続さ れた河数の第2の伝送劇仰袋遣からなり、故第 1の伝送制御祭徒の各々は、健康2の放伝送制 御装量の対応する1つに、反方向に伝送可能な 迁回用伝送路を介して接続され、放埓1. 弟2 の伝送説御装置は、放第1の伝送路に異常があ るときに、数迂回用伝送路と設第1、第2の伝 送路のそれぞれの一郎を用いて1つの粥ループ を形成するどとく療成されているととを模数と する痔許請求の範囲第1項記載のループ伝送シ ステム。
- 9, 放棄1の伝送制御装置の各々は、放棄1の伝 (4)

たメツセージを放棄1のループ又は設迂回用伝 送路のいずれか一方に伝送するどとく構成され ており、終集1,第2の伝送制御装置の各々は、 酸メツセージを受信したとき、痰メツセージが 自己が発信したものでない場合には、伝送路異常 と判断し、伝送可否チェックメッセージを送出 するどとく構成されていることを背散とする特 許請求の範囲第8項記載のループ伝送システム。

10. 該第1,第2の伝送副御袋重は、受信した核 伝送可否チェックメッセージがそれぞれ、第1. 第2の伝送路上の隣接する第1,第2の伝送制 匈袋量から受信されたものでないときには、紋 伝送可否チエックメッセージを発信しないごと く構成されている特許請求の原謝弟8項記載の ループ伝送システム。

発明の詳細な説明

本発明は、ループ状の伝送級路を介して、複数 の萎ょ消でデータ伝送を行うためのループ伝送シ ステムに対する。

従来のループ伝送路を用いる伝送システムにお

特開昭56-40344(3)

いては、ループに母優された複数の伝送制御袋置の各々にかけるデータの送受信のタイミングの失定かよびループの部分的故障対策の実行のために、伝送制御袋置の1つをマスタ伝送制御袋置をした、協の伝送制御袋置をスレープ伝送制御袋置をこれた。 前者により、ループ全体の伝送状況の把選を行ない、これにより上述の送受信をイミングの決定ない。 ちびにループの故障が大型の袋電になるとともに、マスタ伝送制御袋電が大型の袋電になるとに、伝送がマスタ伝送制御袋電が改達した場合には、伝送が全く不可能になるという問題を有する。

本発明は、このような問題点をなくし、マスタ 伝送制御袋置を用いないループ伝送システムを挺 供することを目的とする。

以下、実施例に基づき本希明を説明する。

第1回に示すループ伝送システムは、反時計回り方向にデータを伝送するループ1と、時計回り方向にデータを伝送するループ2とを有し、ループ1には伝送制御製置11,12,13が接続され、ループ2には、これらの装置11,12,

(7)

7:1

迂回路100,200,300上にデータを送信 するとともに、この迂回路上のデータを受信する 破能とを有するように構成される。

第2図は、伝送制御装置11の内部の回路ブロ ツクを示したものである。他の伝送制御袋遣も金 く同一の構造を有する。袋艦11は、ループ1と データの皮受を行なりインタフエース51と、迂 回用伝送路100≯よび∰311とデータの投受 を行なりインタフエース61と、これらのインタ フェース51、61をそれぞれ介して受信したメ ツセージをストアするための第1,第2の受信パ ツフア71,73と、これらのインタフエース 51.61を介して送信するためのメツセージを ストアするための送 借パッフア81と、これらの メンセージの送受信を刺御するための処理袋道 41およびタイマ90~92ならびにレジスタ 93~95とを有する。伝送納御袋遣11のうち、 インタフエース51,61以外の部分は、マイク ロコンピユータにより実現される。

第3図は、インタフエース51の評細プロツク

(9)

13の各々と対をなす伝送側御装置21,22, 23が接続されている。各対の要量11と21, 12と22、13と23はそれぞれ及方向にデー タを伝送可能な迂回用伝送路100,200. 300により接続されるとともに、送受信ا水 31,32,33に、それぞれ双方向にデータを 伝送可配を超311~313,321~323化 より歴紀されている。送受信雄末31,32, 33は、装成11、12、13をよびループ1が 正常時には、これらの装置11~13かよびルー ブ1のみを用いて、相互にデータの交換をする。 装置11~13、ループ1のいずれかに故障があ ると、これらの増末31~33は、その故障個所 に応じて、装置21~23、迂回用伝送路100。 200,300かよびループ2を用いて相互にデ ータの交換を行なう。

このため、伝送制御袋選11, ウェ , ・・・ は、 正常時には、ループ1上にデータを送信するとと もに、ループ1上のデータを受信する機能と、ル ープ1の伝送系に異常があるときには、それぞれ、

(8)

#

図であり、第4回は、インタフェース61のうち、 迂回用伝送路100に接続される部分を示す。イ ンタフェース61の内、線311に接続される部 分の構成は、第4回と全く同一なので図示されて いない。第4回において、第3回に示す器服肥号 にブライム(')をつけて示したものは、第3回の ものと全く同一のものである。インタフェース 61のうち、線311に接続される部分は、第3 図の対応する部分の参照番号に2つのブライム (")をつけて必要に応じて引用することにする。

頭4図の回路は、ゲート61~64、レジスタ 65 ☆子を有しない点で麻3図の回路と異なるのみで ある。

以下、勇 2 図~第 4 図を用いて、この装置 1 I の動作を説明する。

このルーブ1の伝送系に具常がない場合には、 後述のごとく、レジスタ93~95には゜0°が セントされている。このとき、装置11は、端末 31からのデータを次のようにして、他の端末、 たとえば、端末33へ送信する。

(10)

特開昭56- 40344(4)

送信すべきデータは第5図に示すメッセージの形で伝送される。すなわち、メッセージ500は、メッセージの開始部であることを示すフラク領域(F)501と、受信すべき伝送部御装置を特定するためのデータである受信アドレス領域(RA)502と、メッセージを発信する伝送制御装置を表示するためのデータである送信アドレス領域(SA)503と、伝送すべきデータの領域(D)504と、メッセージの終り使知用データ領域(FCS)505と、メッセージの終了部であるととを示すフラグ領域(P)506からなる。

まず、送信すべきメッセージは、端末31から、インタフエース61を介して処理要徴 41により 受信され、処理接近 41の前面のもとに送信バッフア81にストアされる。

との送信パッフア81内には、とのメッセージは、その送信函数を示すデータと一体にして、ストアされる。今のように、端末31から入力されて今だ送信されていないメッセージについては、 との送信函数は"0°である。

(11)

Ţ

り閉状態にあるからである。カウンダ60は CLK58の出力をカウントする3ピットのカウ ンタであり、8ピツト分のクロツクをカウントす ると、個60B上にオーバフロー信号を出力する。 処理要償41は、とのオーバフロー信号に応答し て、送信パツフア81内の送るべきメツセージの 次の8ピットをレジスタ59に送出する。このよ うな動作を繰り返し、所定の長さのメツセージを ループ1に送出することができる。こうして、送 **信パツファ81内の送信すべきメツセージの送信** が終了すると、そのメッセージの送信函数データ を"1"とするとともに、レジスタ85に"0" をセツトする。また、処理装置も1は、タイマ 90をセツトする。タイマ90のセツト時間は、 ループ1上をメツセージが1級するに要する時間 より飛分大きな値に定められている。

との装置 1 1 から送出されたメッセージが装置 1 2 の受信器 5 2 に達すると、同期信号検出器 5 4 が、この受信メッセージのピットシーケンス を検出し、このピットシーケンスの各ピットに同

(13)

処理装置 4 1 は、自己が定めた時刻において、 第 1 , 第 2 受信 パッファ 7 1 , 7 3 、送信 パッファ 8 1 内に送信 ナベをメッセージがないかを 探す。 今の場合、送信 パッファ 8 1 内に送信 ナベをメッセージがあることを検出すると、処理接償 4 1 は、 線 6 5 A を介して、インタフェース 5 1 内のレジスタ 8 5 に 1 をセットし、送信中であること を表示するとともに、インタフェース 5 1 内のレジスタ 5 9 に、送るべきメッセージの 9 5 の先 領 8 ピットを 級 5 9 A を介して入 力するとともに 級 6 0 A を介して、カクンタ 6 0 をリセットする。

レジスタ59内の8ビットのデータはクロック 発生器(CLK)58からのクロックに応答して、 シリアルに出力される。アンドゲート62は、レ ジスタ67の出力が『1『なので胡状型にある。 従つて、レジスタ59の出力は、このアンドゲート62 なよびオアゲート64を介して送信器53 に送られ、ループ1に出力される。このとき、オ アゲート64へのもう一方の入力はない。アンド ゲート63が、インバータ61の出力『0『によ

(12)

Ŧ

期した问期信号を出力する。受信器52による受信データは、8ビットのレジスタ58へ、この问期信号に同期してストアされる。カウンタ55は、3ビットのカウンタであり、同期信号を8個計数すると、オーパフロー信号を破55人上に出力する。接近12内の処理装置41は、このオーパフロー信号に応答して、レジスタ58内のメツセージを廃1の受信パッファ71にストアする。

もし、このとき、装置12がメンセージの送信中でないときには、レジスタ65には"0"がストアされている。従つて、アンドゲート63は開状態にあるので、この受信したメンセージは、そのまま、アンドゲート63、オアゲート64を介して送信器53に送られ、再びルーブ1上に転送される。

処理袋遣41は、このメンセージの受信に感して、受信されたメンセージ内の送信アドレスを受信したとき、この送信アドレスが自己のアドレスか合かを解説する。自己のアドレスでないことを 校知した場合は、上述の8ピットごとのデータの

(14

特際昭56- 40344(5)

27-3

もし、装成12がメンセージ送信中の場合は、 レジスタ65に『1』がセットされている。従つ て、受信益52により受信されたメッセージは送

(15)

領域506(県5図)を解視して知ると、妈懇報 世41は、レジスタ65に再び*0*をセントす

& .

ジが装置13のインタフェース51に到達すると、 先に製電12に関して述べたのと同じように、姿 末8年内の第1の受信パッファフ1にストアされ、 受信アドレスを処理袋遣41により判別され、今 の例のように、端末33に送るべきメッセージで **あると判別すると、自己が定めた送信時刻に、こ** の第1の受信パッフア71内のメッセージを増末 · ・ およびループ 1 へそれぞれインタフエース 61,51を介して送出する。 とりして端末11 からデータが、端末33に送信されるとともに、 とのメツセージはループ1上に伝送される。ルー プ1 化装置 1 3 から決出されたメンセージはルー ブ1を伝送し、委成11に到達する。委成11は このメツセージを、インタフエース51を介して 受信して、弟1の受信パッファ71にストアする。 袋庫11では、この受信パッファ71内のメッセ ージ内の送信アドレスが自己を指定するものであ ることを彼出し、との弟1の受信パッフア内のメ ツャージおよび送信パツファ81内の元のメツャ ージは、消去され、ループ1には伝送されない。

(17)

信器 5 3 K送られることせく、第1の文信パッフ ア71Kストアされる。

もし、この受信したメンセージの送信アドレスが自己のものでないときだは、このメンセージは、再びルーブ1に転送されればならない。この必要性を示すために、レジスメ65の内容*1*が第1の受信パップでストアされる。

メッセージを受信した接世12は、第1の受信
パッフア内のメッセージの受信アドレスが自己の
ものか否かを解試する。自己のものであるならば、
このメッセージを端末32に送信するとともに、
このメッセージを消去する。一方、今の例のよう
に、このメッセージを消去するでからした。
要がルーブ1に、自己の定めた送信時期に送信で、
のがルーブ1に、自己の定めた送信時期に送って
71から消去する。もし、このよっとを送信するととなく、
情去する。このルーブ1上に送出されたメッセー
(16)

処理装備 4 1 はタイマ 3mm をリセントする。.

何らかの選由で、装成11にメッセージが戻らたい場合、タイマ90がタイムアップする。処理 装置41は、タイマ90のタイムアップ信号に応答して、送信パッフア81にストアしていた、先 に送信したメッセージを再びループ1に送信する。 との再送信のたびに、このメッセージに付成する、 送信パッフア81内の送信回数データをカウント アップする。この再送信は、所定の一巡時間内に 要置11が送信したメッセージが要成11により 受信されないかぎり、所定回数、くり退される。

極重11が所定回数、両一メンセージを繰り返し発信しても、このメンセージがループ1を1然して、装置11に返送されなかつたことを、送信パッフア81内の送信回数データが所定値をこえたことにより知つた場合には、処理装置41はループ異常と判断し、迂回路形成のための処理を開始する。この処理を第6図を用いて収明する。第6図にかいて、第1図と同一の参照数字は同一のものを示す。第6図では、第1図のシステムにさ

(18)

排開昭56- 40344(6)

ト時間は、袋喰11、12、22、21を含む小 ループ201上をメツセージが1送するに受する 時間よりも飛分大をめにされる。

この第1のメツセージで指定された装金12で は、この第1のメツセージを購1の受信パッファ 71に受信し、処理要慮41は受信アドレスが自 己のアドレスであることを検出し、この第1のメ ツセージ内のコマンドおよび送信アドレスを解説 する。解説の結果、とのコマンドが、伝送可否の チエツクコマンドであり、送信アドレスが自己の ものでないことを知ると、長ば12内の処理装置 41は、袋庫22を指定する受信アドレスと、送 られてきたコマンドやよび送信アドレスとからな るメツセージを迂回略用伝送線200上に送出す る。袋は22では、根200上から信号がインタ フェース61に入力されたことを検出すると、こ の改出結果に応答して、処理委員41は鍵200 上のメツセージを第2の交信パツフア13に収り 込む。この収り込まれたメッセージ内の受信アド レスが自己のアドレスであることを検知し、この

ループ伝送系の共常を検出した装置11では、 処理経道41が伝送可否チェック要求を受けたと とを示すレジスタ93に『1『をセットしたうえ で伝送可否のチェックコマンドと、ルーブ1上の 降損伝送制御装置12を指定する受信アドレスと、 報道11自身のアドレスからなる送信アドレスと を含む第1のメッセージをルーブ1上に送信する。

らに、伝送割御装置14,15,16⇒よび24,

25, 26 ⇒ よび正適用伝送路 400, 500,

600が付加されている。とれらの付加された袋

雌の構成は、第1回の袋遣と同一である。また第

6図においては、伝送制御芸量11と21、12

22, 13223, 14224, 15225,

16と26にそれぞれ遊説された送受信端末は億

単化のために、図示されていない。

7

それとともに、装置 2 1 を指定する受信アドレス . と伝送可否のチェック検求コマンドと、自己のア . ドレスを有する送信アドレスとを含む第 2 のメッ . セージを迂回用伝送網 1 0 0 上に送出する。 3 5

に、タイマ91をセットする。タイマ91のセッ (19)

メツセージ内のコマンドが伝送可否のチェック要

水であり、かつ、送信アドレスが自己のものでな

. . .

レスが自己のものであることより、袋喰11, 12,22,11を結ぶ小ルーブ201が正常で あることを知る。その後、タイマー91をリセン トするとともに、レジスタ94に"1"をセット し、伝送可否テエックズミであることを示す。レ ジスタ95の中は、ルーブ1が使用可であること を示すため、ビット"0"のままとする。

(20)

一方、報電11から観100上に送出された例2のメッセージを、接電21が交信すると、 接電21が交信すると、 接電21では、 処理装置41が、 との第2のメッセージを第2の受信バッファ13にストアした後の・ウンスの受信アドレスが自己のもつでものでは、 でものはでは、 でものができる。 解説の 歯をとびばけると、 とのができる。 解説の 歯をといるを がからがない でもり、 装置21の接続する。 などを 知るを はない でもり、 装置21の接続するとを 知ると なる ルーブ上の 装置21を なるとを 知ると、 処理 報道 41は、 伝 送 可否テェック 要求を 受けた こした り 1 でものに、 レジスタ93に 1 で を セットしたり

いことを検知し、このメッセージの受信アドレス を装置21を指定するアドレスにかえた後のメッ セージをループ2上に送出する。このメツセージ がループ2を通つて、要直21に到達すると、こ の袋直21では、インタフエース51を介して、 第1の支信パツフア11にこのメツセージをスト アナる。処理装置 4 1 は、とのメッセージ内の受 信アドレスが自己のものであること、およびこの メツセージ内のコマンドが伝送可否のチェックを 袋求するコマンドであることおよび送信アドレス が自己のものでないことを検出し、とのメツモー ジをインタフエース61を介して迂回用鉄路100 に送出する。毎億11ではこの磁100を介して メッセージが入力されたことを検出すると、この メッセージを第1の受信パツファ71内に収り込 み、このメッセージ内の受信アドレスが自己のも のであることを検出し、送られたメツセージ内の

コマンドおよび送信アドレスを解説し、送信アド (21)

(22)

とうして小ループ201,106の伝送可否テ (23)

いことを示すために、レジスタ95は"0"のま

まとするとともに、伝送可否チェック終了ずみを

示すためにレジスタ94に"1"をセントし、タ

ドを含むメツセージを発信させる。

イマー91をリセットする。

たとえば、装置 2 6 は、装置 2 1 がしたのと全く同じようにして、装置 2 6 。 2 5 。 1 5 。 1 6 を結ぶ小ループ 6 0 5 の伝送可否をテエックし、テェック技、伝送可であることを判別するとレジスタ 9 4 に * 1 * をセットし、レジスタ 9 5 は * 0 * のままとする。

接置12も、装置21,26と全く同じよりに接置12,13,23,22を結ぶ小ループの伝送可否をナエックする。この場合、装置13が放策しているとすると、装置12から発きもけれて、要ででは、タイマー91がタイムを置12に戻すでした。とでは、タイマー91がタイムを置12に戻すでした。とでは、との一位装置12に戻するとを検出でも、このとがは、レジスタ94に"1"を示し、この小ループスタ95に"1"を示し、この小ループスタ95に"1"を示し、この小ループスタ95に"1"を示し、この小ループスタ95に"1"を示し、この小ループスタ95に"1"を示し、この小ループに

(25)

エツクが終了する。

小ループ106の伝送可否チェック処理に関して、メッセージの転送に関与する装置26.16.11のうち、伝送可否チェックコマンドを発した装置21と同一のループ上にある装置21は、その中の、伝送可否チェック要求を示すコマンドを含むメッセージを受けたときに、このことを示すために、レジスタ98に⁶1°をセットする。

小ループ201の、伝送可否チェック処理に関して、メンセージの転送に関与する装置12,22,21の内、伝送可否チェックコマンドを含むメッセージを発した装置11と同じループ上にある装置12は、その中のレジスタ93に、*1**をセントする。

以上の処理の結果、装置12,26のレジスタ 93には"1"がセットされ、レジスタ94には "1"がセットされていない。このように、レジスタ スタ93に"1"がセットされ、レジスタ94に "1"がセットされていない装置は、自からを送 G党として、伝送可否チェック要求を示すコマン

(24)

<u>.</u> +

常であり、迂回用伝送線200を使用すべきとと を示す。

さらに、装置26からの伝送可否チェックコマンドを含むメッセージを受信した伝送制御装置 25も同じように、自から伝送可否チェックを行

第 6 図の例では、装置 2 5 は、装置 2 4 が故障 のため、迂回用伝送線 5 0 0 を使用すべきことを 示すために、レジスタ 9 5 に " 1 " をセントする。

このようにして、各伝送制御鉄優は、迂回用伝送網を使用すべきかどうかをレジスタ95をみて刊別する。たとえば、第5図においては、穀優・12,25は、それぞれ迂回用伝送部を使用すべきことを知る。このように、レジスタ95に~1°をセットされた装置は、レジスタ85に~1°をセットするとともに、ループ1又は2より受信したメッセージを、第1の受信パッフア71に取り込んだのち、迂回用伝送路200又は500にそれぞれ、このメッセージを転送する。一方、装置22,15では、迂四用伝送線より入力されたメ

(26)

連

ッセージは、第2の受信パッファ 73 にストア い、 との第2の受信パッファ 73 のメッセージの送信 アドレスが自己のものでないときはすべてループ 2 又は 1 に伝送する。自己のものであるときには、 転送しない。いずれの場合も、 この第2の受信パッファの内容はその後前去する。 この前果、送離 12 に入力されたメッセージは、迂回用伝送され、 設置 25 にかいて、 再び迂回用信号締500、 装置 25 にかいて、 再び迂回用信号締500、 装置 15 を介してループ 1上に転送されりる。 こう して、 図の太額4で示す閉じた伝送略が形成される。

なか、以上の動作にかいて、伝送可否チェックの要求を受けつけ、自から発信元として、伝送可否チェック 西チェックコマンドを発信した伝送制御袋置は、 この発信時にタイマ95をセットする。 このタイマのセット時間は、伝送可否チェックコマンドが 正常なループ 1 又は 2 をそれぞれ一逃する時間 よりも幾分大きめにセットされる。 各伝送制御設置 は、このタイマがタイムアップする前に、同一ル

(27)

堻

を含むメツセージが装置12に戻らないので、ループ1の異常と判断し、レジスタ93~95はそのままとする。このとき、装置12は伝送可否チェックコマンドを含むメツセージを定期的に装置13,23,22,12を含むループに伝送し、もし、仮りに装置13,12,22がすべて正常になつていたときには、レジスタ95を゜0°にセットする。

特問昭56- 40344(8)

ープ上の隣接する伝送制御装置からの伝送可否チェックコマンドを含むメッセージを受けたときには、自からを発信元として、伝送可否チェックコマンドを含むメッセージの送信をしない。とうして、ループ1が一時的に異常となつた後、正常に復した場合、との伝送可否チェックの処理が永久的にくり返されるのを防ぐ。

また、レジスタ95に、1 ** をセットした装置 1 2 , 2 5 の内ループ1 にある装置 1 2 は、定期 的にループ故障の復チェックコマンドを含し、空間では、一型をループ1 に伝送する。とのメッセーののアドレス、送信アドレスはともに自己は、自己は、では、このようならば、とのメッセージを、ループに対してある。迂回用伝送額800にはは正常で、表出する。迂回用伝送額800には正常で、表出する。近回用伝送額800には正常で、あって、このメッセージは装置 1 2 に戻るので、にのメッセージは装置 1 2 に戻るので、にのよって、との表では、レジスタ93~95をすべにので、とのメッセージは装置 1 2 に で、ないないとき、この故障の復チェックコマンド

(28

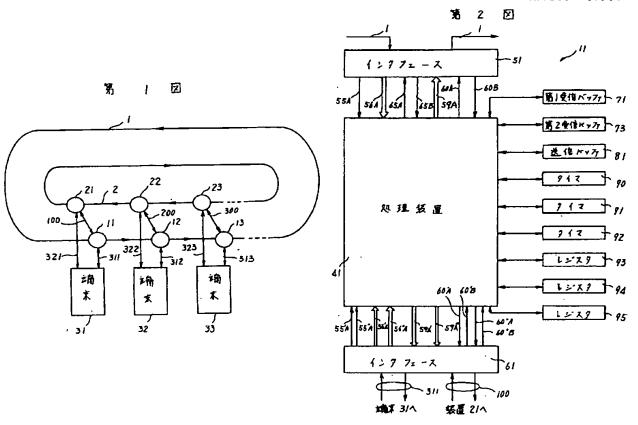
起す。。 できる。

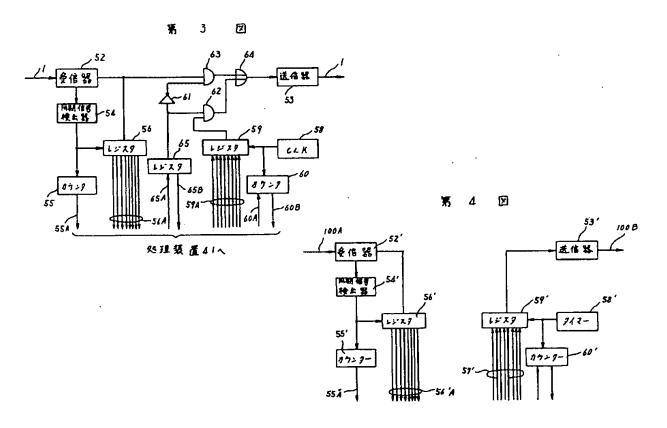
図面の簡単な説明

第1図は本発明によるループ状伝送システムの 標格プロック図、第2図は、第1図のシステムに 用いる伝送制御袋屋のより詳細なプロック図、第 3図、第4図はインタフェース51、61のより 詳細プロック図、第5図は伝送されるメッセージ のフォーマットを示す図、第6図は、第1図のシステムにかける故障時の迂回路形成処理を説明す るための図である。

1,2…ループ、11~16,21~26…伝送 制御装置、31…送受信増末、41…処理装置、 51,61…インタフェース、71…第1受信パ ツフア、73…第2受信パツフア、81…送信パ ツフア、90~92…タイマー、93…伝送可否 チェツク要求を受付けたことを示すためのレジス タ、94…伝送可否チェックを終了したことを示 すためのレジスタ、95…伝送可否チェック結果 を示すためのレジスタ、100,200,300, 400,500,600…任団用伝送益。

(30)





排聞的56- 4034400

正言

55, 3, 10,

特許庁長官 殿 事件の表示

-500

昭和 5 4 年 特許颐 第 115300 号

発明の名称

ループ伝送システム

糖正をする者

特 許 出 駅 人 〒100 東京都千代田区丸の内一丁目5番1号 条件との回点 Œ (5)0) 作其全社 口 立 製 作 所

按 Ш 17

æ

〒100 東京都千代田区丸の内一丁目5番1号 株式会社日立製作所內 温度 末年 435-4221

Œ

植正の対象 明細等の特許請求の範囲の機と発明の幹細を説明の機





禁正の内疚

F

501

59Z

埼ま 31へ

1. 特許請求の範囲を別紙のとおりに補正する。

2. 明細者について下記の補正をする。

B

5 A

著

106

5

Ø

605

(V)

FC5

505

506

なか、以下では、明報書のページ数をP、行数 七1で示す。

(1) p7、 414と 415 の間に次の文を挿入

「とのため、本発明のループ伝送システムは、 それぞれ、第1、第2の方向にデータを伝送可 能なループ状の第1、第2の伝送路と、

放第1、第2の伝送路を介してデータを交信す **る存款の禁室等量と、**

数第1の伝送路ド接続された複数の第1の伝送 制御装置であって、各々は、対応する増末に接続 され、外対応する端末やよび飲第1の伝送路とデ - メの交信を行うものであるものと、

放集 2 の伝送路に接続された複数の第 2 の伝送 制御装置であって、各々は、対応する飲第1の伝 送割御装置に対応して設けられ、設第2の伝送路 とデータの交信を行うものであるものと、

2

複数の、双方向にデータ伝送可能な迂回用伝送 略であって、各々は、各種宋に対応する政策1、 第2の伝送製御袋置を接続するものであるものと

政第1、第2の伝送制御装置の各々は、鉄迂図 用伝送路にデータを送信する手段と、鉄近箇用伝 送路からのデータを受信する手段とを有し、飲伝 送割御装置の各々は、さられ、各伝送割御装置と、 とれに対応する異なる伝送路上の伝送制御装置と、 これら2つを接続するための迂回用伝送路と、各 伝送製御装置の下手膏の降装する伝送割御装置と、 政構接する伝送制御機能に対応する異なる伝送路 上の伝送制御装置と、これら2つを接続するため の迂回用伝送路とからまるホループに異常がたい ときには、送信すべきデーメを対応する伝送路に 送信し、鉄小ループに具常があるとをには、送信 すべきデータを、鉄迂四用伝送路に送信するとと く、ゲータの送信と受信を制御する手段とを有し、 第1のループ伝送路が正常の時化は、第1のルー プを介して、これらの複数の増末間の通信を行な

い、第1のループ伝送路が異常のときには、第1 第2のループ伝送路と、複数の迂回用伝送路を用 いて、これらの複数の端末間の通信を行う。」

- (2) p8、19の「ループ1」の後に「ならび に装置21~23かよびループ2のみ」を挿入する。
- (3) p8、411の「のみ」を「と、装置21~23かよびループ2」と訂正する。
- (4) p18、412の「装置」の前に「これらの装置又はループに故障がある場合、たとえば、」を挿入する。
- (5) p 18、 4 13~14の「その故障個所に 応じて、」を「装置 11~13とループ1の正常 な部分、」と訂正する。
- (6) p 8、 # 1 6の文末に「装置 2 1 ~ 2 3、 ループ 2 のいずれかに放踪がある場合も同様にデ ー#の交換を行なり。」を追加する。
- (7) p 9、 4 1 3 の文本に「装置 2 1 ~ 2 3 6 全く同様に構成されている。」を追加する。
 - (8) p 2 6, 4 1, 8, 1 1, 1 3, 2 0 > 1

続されている必要は必ずしもない。この場合、これらの袋童は、増末とのデータ交信のための国路、 たとえば、インタフェース 6 1 の一部と送信パッ ファを必要としない。」

- (15) p 2 6 , ℓ 1 2 の「5」を「6」と町正する。
- (16) p 2 7、 ¢ 1 6 の「9 5」を「9 2」と町 正十る。
- (17) p 2 9 . ℓ 6 の「1 2」を「2 3」と町正 する。

びp2 ₹ 4 7、9、≯ よびp2 8、 4 1 5の「伝 送線」を「伝送路」と訂正する。

- (9) p29、18と9の間に次の文を挿入する。「以上は、ループ1に接続された伝送制御装置がループ1の伝送系の異常を検出した場合のシステムの動作説明であるが、ループ2に接続された伝送制郵装置がループ2の伝送系の異常を検出した場合でも、同根の動作が行なわれる。」
- (10) p 2 9、 4 9 かよび 4 1 0 の「1」をそれ ぞれ「1、2」と訂正する。
- (11) p 2 9、 \$ 9 の「は、」の後に「それぞれ」 を追加する。
- (12) p 2 9、 1 1 5 の「伝送可」を「伝送可否」 と訂正する。
- (13) p 2 9、 4 1 8 の 「2」の後 K 「の」を押 入する。
- (14) p30、 f1と2の間に次の文を挿入する。 「たか、迂回用伝送路を用いてデータを伝送する という本発明の目的達成の元めには、ループ2に 接続された装置21~23は、対応する増末に接

4

別紙

特許請求の範囲

 それぞれ、第1第2の方向にデータを伝送 可能セループ状の第1第2の伝送路と、

数第1、第2の伝送路を介してデータを交信する複数の端末装置と、

数第1の伝送路に装続された複数の第1の伝送 制御装置であって、各々は、対応する端末に接続 され、数対応する端末かよび数第1の伝送路とデ ータ交信を行うものであるものと、

政第2の伝送路に接続された複数の第2の伝送 制御装置であって、各々は、対応する数第1の伝 送制御装置に対応して設けられ、数第2の伝送路 とデータの交信を行うものであるものと、

複数の、双方向にデータ伝送可能を迂回用伝送 路であって、各々は、各端末に対応する数第1、 第2の伝送調御装置を接続するものであるものを 有し、

数第1、第2の伝送制御装置の各々は、数任国 用伝送路にデータを送信する手段と、数任国用伝 送路からのデータを受信する手段とを有し、数伝

特階級56- 40344(12)

2. 数第1の伝送制制装置内の放制制手段は、 数第1の伝送路、数迂回用伝送路、および数端 束装置から受信したデータをそれぞれストアする ための第1ないし第3のペッファ手段と、

数第1の伝送路、数迂回用伝送路および数端束 装置のいずれかからデータ入力されたときに、数 入力されたデータを、数第1ないし第3のペッチ 数の内の対応するペッファ手数にストアした後、

Ż

特許請求の範囲第1項記載のループ伝送システム。

3. 数第1の制御手段は、数第1の伝送路とと れに接続された政第1の伝送製御装置からなる第 1の大ループに異常を検出したときに、映第1の 伝送路やよび鉄迂週用伝送路に自からを発信者と して伝送チェックメッセージを送信するものであ り、眩解1、第2の創御手段の各々は、他の伝送 制御装備が送信した数メッセッジを験対応する伝 送路と禁圧回用伝送路から受信したときには、数 メッセージを、それぞれ鉄迂回用伝送路と鉄対応 する伝送路に伝送するとともに、自からを発信者 として飲メッセッジを飲効応する伝送路に送出す るものであり、さらに、鉄第1、第2の制御装置 は、自己を発信者として送信した数メッセッジを 眩小ループを1巡接受信したか否かにより眩小ル ープに具常がないか否かを検出するものであり、 飲検出館果をストアするためのレジスメ手段を有 し、放レジスタの内容化応答して、その後に受信 するデータを鉄迂回用伝送路又は鉄対応する伝送 略に送付するものである

データ送信時期において、飲具常がたいとをには、 飲第1ないし第3のパッファ手段内のデータを、 数第1の伝送路に送信し、飲具常があるとをには、 該第1かよび第3のパッファ手段内のデータを、 該近回用伝送路に送信するごとく、データの送信 と受信を制御するための第1の制御手段とを有し、 該第2の伝送制御装置内の該創御手段は、

数第2の伝送路かよび数任回用伝送路から受信 したデータをそれぞれストアするための第4かよ び第5のパッファ手殺と、

数第2の伝送路又は数迂回用伝送路からデータが入力されたときに、数入力されたデータを数第4又は第5のパッファ手級内の対応するパッファ手級にストアした後、データ送信時期にかいて、数異常がないときには、数第4かよび第5のパッファ手級内のデータを放第2の伝送路に送信し、数異常があるときには、数第4かよび第5のパッファチ段内のデータを、数迂回用伝送路に送信するどとく、データの送信と受信を制御するための第2の制御手級とを有する



3

幹許請求の範囲第2項記載のループ伝送システム。

4. 飲菓1第2の制御手段は、自己を発信者として送信した該メッセッジの発信袋、所定時間経過前に飲小ループを1返して受信されたか否かにより、酸小ループに異常がないか否かをチェックするものである

特許請求の範囲第 8 項記載のループ伝送システム。

- 5. 数第1の制御手段は、数第1の伝送路にデータを送信使、所定時間経過前に放送信したデータが数第1の大ループを1進して受信されたか否かにより放第1の大ループに異常がないか否かを検出するものである。特許請求の範囲第3項又は第4項記載のループ伝送システム。
- 6. 放第2の伝送制御装置は、さらに放対応する端末装置に接続され、放対応する端末設置とデータの交信を行うものである特許請求の範囲第1 項記載のループ伝送システム。
- 7. 故第2の伝送制御装置内の鉄制御手段は、 さらに、放対応する頻束装置に接続され、設対応 する端末装置から受信したデータをストアするた



排開館56- 40344(I3)

めの第6のペッファ手段を有し、放第2の割御手段は放対応する要求要量からデータが入力されたときに放入力されたデータを放第6のペッファ手段にストアした後、データ送信時刻にかいて、放異常がないときには、放第6のペッファ手段内のデータを、放第2の伝送路に送信し、放異常があるときには、放第6のペッファ手段内のデータを放近回用伝送路に送信するものである特許前求の範囲第2項記載のループ伝送システム。

8. 数第2の伝送制御装置内の数制御手段は、 さらに、放対応する端末装置に接続され、放対応 する端末装置から受信したデータをストでするた めの第6のパッファ手段を有し、数第2の制御手 設は放対応する装束装置からデータが入力された ときに放入力されたデータを飲第6のパッファ手 設にストアした後、データ送信時刻にかいて、数 具常がないときには、数第6のパッファ手取内の データを、数第2の伝送路に送信し、

数具常があるときには、数据 6 のパッファ手取内 のデータを、数迂回用伝送路に送信するものであ り数第2の制御手段は、さらに、数第2の伝送路と、これに接続された数第2の伝送制御装置から なる第2の大ループに異常を検出したときに、 数第2の伝送路かよび数迂回用伝送路に、自から を発信者として、数伝送チェックメッセッジを送 信するものである

特許請求の範囲第3項記載のループ伝送システム。

9. 数第2の制御手段は、数第2の伝送路にデータを送信徒、所定時間経過前に、数送信したデータが数第2の大ループを1返して受信されたか否かにより数第2の大ループに具常がないか否かを検出するものである特許請求の範囲第8項記載のループ伝送システム。

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.